Searching PAJ 1/1 ページ

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 62-072252 (43)Date of publication of application: 02.04.1987

(51)Int.Cl. H04L 11/20

(21)Application number: 60-211768 (71)Applicant: NIPPON TELEGR & TELEPH CORP

<NTT>

(22)Date of filing: 25.09.1985 (72)Inventor: TAKAMI KAZUMASA

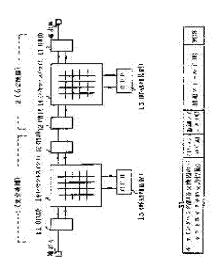
TAKENAKA TOYOFUMI

AKAIKE TAKESHI

(54) PACKET SWITCHING SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To improve the packet capability and to select freely a relay path by setting cross point information of a packet switch as packet routing header information and processing the routing processing at each packet in parallel by the packet switch. CONSTITUTION: The packet switch 14 connects a subscriber line section (HLU) 11, an inter-station line section (TLU) 12 and a call processing unit (CPU) 13 mutually. The section HLU 11 is provided with a data transfer control processing and a packet type analysis function. Further, the section TLU 12 is provided with an inter-station control processing function and the CPU 13 has a call control processing function, path selection at the call setting and a decision function of cross information of the packet switch. The cross point information is set to a routing header part 31 of an inter-network packet format, the cross point information is not limited by a pre-assignment path and the cross point information of the switch in a path selected freely



and decided by the CPU 13. The basic elements of the packet exchange processing is decentralized in such a way and the routing processing is processed in parallel by the packet switch at each packet at data transmission. Further, there is no limitation in the path selection such as preassignment path.

19 日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

⑫ 公 開 特 許 公 報 (A) 昭62-72252

(51)Int Cl 4

識別記号

广内整理番号

④公開 昭和62年(1987)4月2日

H 04 L 11/20

102

A - 7117 - 5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全12頁)

の発明の名称

パケット交換方式

21)特 願 昭60-211768

22H 願 昭60(1985)9月25日

切発 明 者

一正

武蔵野市緑町3丁目9番11号 日本電信電話株式会社通信

網第一研究所内

勿発 明者 文

武蔵野市緑町3丁目9番11号 日本電信電話株式会社通信

網第一研究所内

72発 明者 赤 袖

髙

竹

見

中

志

武蔵野市緑町3丁目9番11号 日本館信電話株式会社通信

網第一研究所内

勿出 願 人 97代 理 人 日本電信電話株式会社

弁理士 磯村 雅俊 東京都千代田区内幸町1丁目1番6号

明細書

- 1. 発明の名称 パケツト交換方式
- 2. 特許請求の範囲

(1)加入者端末を収容し、該加入者端末から送ら れたパケットをデータ転送用パケットと呼制御用 パケツトに分類し、かつデータ転送用パケツトの ときにデータ転送制御処理を行う加入者回線手段 と、上記呼制御用パケツトのときに呼制御処理を 行い、発呼要求パケシトの相手アドレス情報に従 つて着端末への経路を選択する呼処理手段と、他 の交換機への中継回線を収容し、パケツトの送受 信処理を行う局間回線手段と、複数の入回線と複 数の出回線を交叉させたマトリツクス形スイツチ の各交点に、入回線から入つてきたパケツトの先 頭部分の交点情報に従つて、出回線を選択するパ ケシトスイツチとを備えた機能分散形パケツト交 換機を用いるパケツト交換網において、呼設定時 には、上記加入者回線手段は、加入者端末からの 発呼要求パケツトを予め定められたパケツトスイ

ツチの交点を経由し、発交換機の呼処理手段に送 信し、該呼処理手段は発呼要求バケツトの相手ア ドレス情報に従つて、着端末へ到達できる出回線 を選択し、該出回線を収容する局間回線手段と加 入者端末を収容する加入者回線手段とを接続する ためのバケツトスイツチの交点を決定し、該交点 情報を発交換機の呼処理手段のメモリに格納し、 かつ該交点情報を該パケットの先頭部分に設定し て、予め定められたパケツトスイツチの交点およ び局間回線手段を経て次段交換機の呼処理手段に 送出し、中継交換機、着交換機でも同一動作を繰 り返すことを特徴とするパケツト交換方式。

(2) 上記加入者回線手段は、上記の方法により 各交換機のパケツトスイツチの交点情報を上記メ モリに格納し、データ転送時には、各交換機の上 記交点情報を発端末および着端末からそれぞれ送 出されるデータ転送用パケツトの先頭部分に設定 し、各交換機の呼処理手段を経由せずにパケツト 交換を行うことを特徴とする特許請求の範囲第1 項記載のバケット交換方式。

力式。

3.発明の詳細な説明

[発明の利用分野]

本発明は、パケツト交換方式に関し、詳しくは 一定の単位に区切られたユーザデータに相手宛先 を付したパケツト形式によりデータの転送交換を 行うパケツト交換方式に関するものである。

〔発明の概要〕

本発明は、高速回線を経済的に収容してパケツト能力を向上させ、かつ中継回線、中継交換機の経路を自由に選択でき、しかもパケツトスイツトの汎用化が図れるようにするため、パケツトスイングインダ情報として、パケツトのルーテイングルで立とにパケツトスインチで並列としている。 で変点である。パケツトのルーティング処理することにより、パケツト処理能力を向上さて、パケットスインチの地理することにより、パケット処理能力を向上さイツチのLSI化を図つている。

〔従来の技術〕

従来のパケツト交換方式においては、数+Kビ

収容できるパケツト交換方式が提案されている (例えば、野島他著「高速マルチメディアパケツ 卜網(方式概要)」信学全大No. 1851 S60参照)。 上記パケツト交換方式の中継方式図を、第6回に 示す。第6図において、211、233はライン セット(LS)であり、データ転送制御処理を行う ものである。また、213,222,232はノ - ドコントロールプロセツサ(NCP)であり、呼 制御処理を行うものである。 2 1 2 . 2 2 1 . 2 3 1 はバスマトリックススイツチ(BM-SW)で あり、入回線パスと出回線パスをマトリツクス形 に交叉させて、ルーテイング処理を行うものであ る。20,24は加入者である。加入者20,2 4 から送出されたデータは、発着交換機21,2 3から中継交換機22を介して相手方発着交換機 に接続され、相手加入者に送出される。

第6図における呼設定時の経路週択は、NCP が第7図に示すようなシステム構築時に予め定め られた経路(プリアサイン経路)の中から着加入者 へ到達可能な経路を週択する方式である。第7図

ツト/秒以下の回線を収容することを前提として いたため、回線当りに処理されるパケツト数も少 なく、パケツト交換処理の基本要素である(a)デ - 夕転送制御処理、(b)呼制御処理、(c)ルーテ イング処理、を単一のプロセツサにおいて処理し ても、十分経済的に実現することができた。しか し、数Mピツトノ秒以上の高速回線を収容するた めには、従来のアーキテクチャでは、パケツト交 換処理装置のパケツト処理能力が低すぎて、交換 機当りの収容回線数を減らさなければならず、同 線当りの交換機コストが高くなり、不経済となる。 また、1台のパケツト交換処理装置により、複数 の高速回線を制御する場合、数十MIPS以上の 演算速度が要求され、このようなプロセツサによ り交換機を構成すると、不経済になるという問題 がある。

一方、前述のパケツト交換処理の基本要素である(a)データ転送制御処理、(b) 呼制御処理、(c)ルーチング処理、をそれぞれ個別のプロセツサに分散化し、数Mビツト/砂以上の高速回線を

において、A,B,C,D,Eは交換機、破線B ACDEの経路はプリアサイン経路番号1,1点 頻線DBACEの経路はプリアサイン経路番号2, 2点頻線CABEDCの経路はプリアサイン経路 番号3である。

世来の技術では、ルーテイングへツダ情報として、相手交換機アドレスとプリアサイン経路番号を組合せて設定していたため、ルーテイング処理を行うパケツトスイツチ内に前報を翻訳機能を実現するための翻訳テーブルは、局条件に応じてそれであり、パケットスイツチを汎用化できないという問題がある。 「発明が解決しようとする問題点〕

このように、従来の技術では、(イ)パケツト交換機の処理能力が低く、高速回線を経済的に収容できないこと、(ロ)中継回線あるいは中継交換機を通る経路が自由に選択できず、網資源の有効利用が図れないこと、(ハ)翻訳テーブルの内容はそれぞれ異なつており、パケツトスイツチを汎用化できないこと、等の問題点がある。

本発明の目的は、このような従来の問題点を改善し、パケツト処理能力を向上して、高速回線を経済的に収容でき、かつ中継回線や中継交換機を通る経路を自由に選択できて、網資源の有効利用

本発明のパケツト交換方式は、パケツト交換処理の基本要素である(a)データ転送制御処理、(b) 呼制御処理、をそれぞれ個別のプロセツサに分散化し、かつ(c)ルーテイング処理をハードウエア化するとともに、ルーテイングをパケツトごとに並列に処理することにより、高速回線を経済的に収容できる処理能力を実現し、かつ呼設定時に経路を自由に選択できるようにしている。

〔 実 施 例 〕

以下、本発明の実施例を、図面により詳細に説明する。第1図は、本発明の一実施例を示すパケット交換方式の中継方式図である。第1図において、1は発交換機、2は着交換機、11は加入 1回線部(HLU)、12は局間回線部(TLU)、13は呼処理装置(CPU)、14はHLU11, TLU12, CPU13の各装置を相互に接続するパケットスイッチである。HLU11は、デーのお送制御処理とパケットタイプの分析機能を対象には、X.25データ転送用パケットとしては、

を図ることができ、しかもパケツトスイツチの汎用化が図れて、IC化が可能なパケツト交換方式を提供することにある。

[問題点を解決するための手段]

〔作 用〕

データパケツト(DT)、受信可パケツト(RR)、 受信不可パケット(RNR)、リセット要求パケッ ト(RQ)、リセツト指示パケツト(RI)、リセツ ト確認パケット(RF)、割り込みパケット(IT)、 割り込み確認パケツト(IF)等の分析、またX. 25呼制御用パケットとしては、発呼要求パケッ ト(CR)、 着呼パケット(CN)、 着呼受付パケッ ト(СА)、接続完了パケツト(СС)、復旧要求パ ケット(CQ)、切断指示パケット(CI)、切断確 認パケット(CF)、復旧確認パケット(CF)等の 分析する機能を備える。また、TLU12は、局 間制御処理機能を備え、さらにCPU13は、呼 制御処理機能と呼設定時の経路選択およびパケツ トスイツチの交点情報の決定機能を備えている。 なお、前述のように、従来技術では、CPU13 は呼制御処理機能と呼設定時のプリアサイン経路 の選択機能のみを備えていた。本実施例では、プ リアサイン経路内の経路選択ではなく、パケツト スイツチの交点情報を自由に選択決定することが できる。

第2図は、本発明において定義した網内パケットフオーマット例を示す図である。第2図において、31はルーテイングヘツダ部であり、このフィールドに各交換機のパケツトスイツチの交点情報を設定する。この交点情報は、プリアサイン経路に限定されず、自由に選択された経路におけるスイツチの交点情報である。

第3回は、第1回におけるパケットスイッチの 構成回である。第3回においずれも2、43はイ ンタフエース回路、41はいずれも人に最近の である。第3回においずれたのは を制御する。第3回線がそれる。 大りックスにし、出回線を上がら順番にもより まっ、はとし、出回線を上がられる。 まっ、は、回線の送煙を開かる。 まっ、は、例により構成の がでする。 41は、例えばずれる。 41は、例えばずれる。 41は、第一では、 41は、 41は、 41は、 41には、 41には、

ケットスイッチを各交換機において共通の機能を 持つた構成にすることができる。

インタフェース回路 4 2, 4 3 は、HLU11 とパケツトスイツチ14、およびTLU12とパ ケツトスイツチ14のインタフエースを整合する 回路である。例えば、入回線aに接続されるイン タフエース回路42から入つてきたパケツトを、 出回線トに接続されたインタフエース回路43に 送出する場合には、インタフエース回路42が制 御線を用いて送信権制御回路41に対して送信権 を要求する。インタフエース回路42が送信権を 得ると、制御線に入回線aと出回線hの交点情報 である(a, h)を送出し、交点(a, h)のSEか らの受信準備可信号を待ち、その信号をインタフ エース回路42が受け取ると、回線aにパケツト を送出し、交点(a, h)のSEがそのパケットを 受信する。次に、このSEは、出回線トへの送信 権を確保するため、制御線を用いて送信権制御回 路41に要求する。送信権を確保すると、SEは 制御線を用いてインタフエース回路43に送信起

の受信要求を受付け、出回線への送信要求を行う。 また、SEは、第2図のパケツトフオーマツトに 従つて、入回線から入つてきたパケツトについて ルーテイングヘツダ情報(パケツトスイツチの交 点情報) 31に従い、自交点を識別し、自交点の 場合にはパケツトの取り込み、さらにルーテイン グヘツダ31の自交点を示すヘツダ情報だけを削 除し、出回線へのパケット転送を行う。前述のよ うに、従来の技術では、ルーティングヘツダ情報 は相手交換機アドレスとプリアサイン経路番号の 組合せにより構成されていたため、入回線から入 つて来たパケツトを出回線に送出するためには、 各入回線ごとにルーティングヘツダ情報内の相手 交換機アドレスとプリアサイン経路番号を組合せ た情報を翻訳し、出回線を選択する出回線選択制 御装置が、各交換機の局条件に応じて各交換機の パケツトスイツチに必要であつた。これに対して、 本実施例では、ルーテイングへツダ情報として、 パケツトスイツチの交点情報を設定しているため、 パケツトスイツチのSE機能の簡易化、およびパ

助信号を送出し、インタフエース回路43からの受信準備可信号を待ち、その信号を受信するとルーテイングへツダ部31から(a, h)の情報を削除して、パケツトを回線に送出する。なお、第3図において、実線はデータ転送回線、点線は制御線である。

第5図は、第4図における動作シーケンスチャートである。(a)呼設定時の動作:

報とを、前述の順番にルーテイングへツダ部31
に設定し、発交換機のパケツトスイツチは、ルーテイングへツダ部31の(c1, h1)の交点情報に従い、発交換機のTLUにそのパケツトを転送する。発交換機のTLUは、中継交換機のTLUにそのパケツトを伝送し、中継交換機のTLUは中継交換機のTLUは中継交換機のTLUは中継交換機のTLUは中継交換機のTLUは中継交換機のTLUは中継交換機のTLUは中継交換機のCPUに伝送する。

中継交換機では、発交換機と同じように、中継交換機のCPUが発呼要求パケットCR内のの端末Bのアドレス情報から、相手端末Bが収容されている交換機への最適な出回線を選択して、発交換機と接続された中継交換機の入回線TLUとを接続する交点を決定する。端末Aから端末Bのデータ転送用パケット転送のための交点情報は(a 2 , h 2)であり、端末Bから端末Aへのデー

機CPUが発呼要求パケツトCRを受信すると、 このパケツト内の相手端末Bのアドレス情報から、 相手端末Bが収容されている交換機への最適な出 回線を選択して、発交換機HLUと出回線を収容 する発交換機のTLUとの交点を決定する。第4 図の場合、端末Aから端末Bへのデータ転送用パ ケツト転送のための発交換機交点情報は(al, h 1) であり、端末Bから端末Aへのデータ転送 用パケット転送のための発交換機交点情報は(d 1, e1) である。発交換機交点情報 (a1, h 1)、(d 1, e 1)は、 発交換機のCPUの呼制 御用メモリ(LIM)上に格納しておく。発交換機 のCPUは、発呼要求パケツトCRを中継交換機 のCPUに転送するため、発交換機のCPUと発 交換機のTLUとの交点を決定し、この交点情報 (cl, hl) とシステム構築時に設定されてい る中継交換機のCPUと発交換機の出回線を収容 する中継交換機のTLUとを接続するための交点 情報(a2,f2)、端末Bから端末Aへのデータ 転送用パケツト転送のための発交換機での交点情

タ転送用パケツト転送のための交点情報は(d2, e 2) である。交点情報(a 2, h 2)、(d 2, e 2) を中継交換機のCPUのメモリLIM上に格 納しておく。中継交換機のCPUは、発呼要求パ ケツトCRを着交換機のCPUに転送するため、 中継交換機のCPUと着交換機向き中継交換機の T L U との交点情報(c2, h2)とシステム構築 時に設定された着交換機のCPUと通継交換機の 出回線を収容する着交換機のTLUとを接続する ための交点情報(a3,f3)と端末Aから端末B へのデータ転送用パケツト転送のための中継交換 機交点情報(d2, e2)および発交換機交点情報 (d 1, e 1)とを前述の順番にルーテイングヘツ ダ部31に設定し、中継交換機のパケツトスイツ チに送出する。中継交換機のパケツトスイツチは、 ルーテイングヘツダ部31の交点情報 (c2, h 2) に従い、中継交換機のTLUにそのパケツト を転送する。中継交換機のTLUは、着交換機の TLUにそのパケツトを転送し、省交換機のTL Uは疳交換機のパケツトスイツチにそのパケツト

を送信する。着交換機のパケツトスイツチは、ルーティングヘツダ部31の交点情報(a3,f3)に従い、着交換機のCPUに転送する。

着交換機では、着交換機のCPUが発呼要求パ ケツトCR内の端末Bのアドレス情報から、相手 端末Bが収容されている着交換機のHLUを決定 し、着交換機のHLUと中継交換機からの入回線 を収容する着交換機のTLUとを接続する交点を 決定する。端末Aから端末Bへのデータ転送用パ ケツト転送のための交点情報は(a3,g3)であ り、端末Bから端末Aへのデータ転送用パケツト 転送のための交点情報は(b3,e3)である。こ れらの交点情報(a3,g3),(b3, a3)は、 着交換機のCPUのLIM上に格納しておく。着 交換機のCPUは、発呼要求パケツトCRを端末 Bに転送するためと、各交換機の端末Bから端末 Aへのデータ転送用パケツト転送のための交点情 報を着交換機のHLUに通知するため、着交換機 のCPUと端末Bを収容する着交換機のHLUの 交点を決定する。そして、この交点情報(c3,

ーテイングヘツダ31に設定し、着交換機のパケ ツトスイツチに送出する。着交換機のパケツトス イツチは、ルーテイングヘツダ部31の交点情報 (b3, f3)に従い、着交換機のCPUに着呼受 付パケツトCAを送信する。若交換機のCPUが 着呼受付パケツトCAを受信すると、LIM上に 格納した端末Bから端末Aへのパケツト転送のた めの交点情報(b3, e3)に従い、着交換機のC PUと中継交換機向きの着交換機のTLUとを接 続する交点情報(c3, c3)を決定する。 若交換 機のCPUは、着呼受付パケツトCAを中継交換 機のCPUに転送するため、若交換機のTLUと 着交換機のCPUとの交点を決定し、この交点情 報(c3, e3)とシステム構築時に設定されてい る中継交換機のCPUと着交換機向きの中継交換 機TLUとの交点情報(d2,f2)および端末A から端末Bへのデータ転送用パケツト転送のため の交点情報(a 3, g 3)とを前述の順番にルーテ イングヘツダ部31に設定し、着交換機ねケツト スイツチに送出する。着交換機のパケツトスイツ 83)および端末Bから端末Aへのデータ転送用パケツト転送のための交点情報(b3,e3)、(d2,e2)および(d1,e1)とを、前述の類番にルーテイングへツダ部31に設定し、着交換機のパケツトスイツチに送出する。着交換機のパケツトスイツチに送出する。着交換機のHLVカスイツチは、ルーテイングへツダ部31に設定された各交換機のHLVルーティングへツダ部31に設定された各交換機のHLVル交点情報(b3,e3)、(d2,e2)、および(d1,e1)をLIMに格納し、ルーティングへツタ部31を削除して、端末Bに着呼パケツトCNを転送する。

着交換機において、端末Bから着呼受付パケツトCAを着交換機のHLUが受信すると、パケツトタイプを分析する。呼制御用パケツトであることが分かると、着交換機のHLUは着交換機のCPUにそのパケツトを送信するため、システム循築時に着交換機のHLU内に設定された着交換機のパケツトスイツチの交点情報(b3,f3)をル

チは、ルーティングへツダ部31の交点情報(c3,e3)に従つて、着交換機のTLUにそのパケットを転送する。着交換機のTLUは、中継交換機のTLUにそのパケットを転送し、着交換機のTLUに中継交換機のパケットスイツチにそのパケットを転送する。中継交換機のパケットスイツチは、ルーティングへツダ第31の交点情報(d2,f2)に従つて、中継交換機のCPUにそのパケットを伝送する。

中継交換機では、着交換機と同じように、中継交換機のCPUが着呼受付パケットCAを受信すると、LIM上に格納した端末Bから端末Aのデータ転送用パケット転送のための交点情報(d2、e2)に従い、中継交換機のCPUとを接続する交点情報(c2、e2)を決決定する。中継交換機のCPUに転送するため、発交換機向き中継交換機のCPUに転送するため、発交換機向き中継交換機のCPUに転送するため、発交換機向き中継交換機のCPUと

と発交換機のTLUとを接続するための交点情報には1、f1)および端末Aから端末Bへのデータを送出パケット転送のための交点情報(a2,h2)、(a3,g3)を前述の順番にルーテインクスクッチに送出する。中継交換機ののパケットスを投機ののパケットは、ルーテイングへ、発交換機ののののでは、発力では、ルーテイングへの発交換機のでして、発力では、発力では、発力では、発力では、発力では、発力では、発力では、アッチにそのパケットを送信する。のパケットスイッチは、ルーテイングへを送信するのパケットスイッチは、ルーティングへの交換機のTLUは、発力を表がある。発力では、ルーティングへ交換機のアットスイッチは、ルーティングへ発力が、発力で変点情報(d1,f1)に従って、発交換機のCPUに転送する。

発交換機では、発交換機のCPUが着呼受付パケットCAを受信すると、LIM上に格納した端末Bから端末Aへのデータ転送用パケット転送のための交点情報(d1,e1)に従つて、発交換機のCPUと端末Aを収容する発交換機のHLUと

は、着交換機のHLUが端末Bからデータパケツ トDTを受信すると、着交換機のHLUがルーテ イングヘツダ部31に各交換機の交点情報を(b 3, e 3)、(d 2, e 2)、(d 1, e 1) の順序 に設定し、着交換機のパケツトスイツチに送出す る。着交換機のパケツトスイツチは、ルーテイン グヘツダ部31の交点情報(b3,e3)に従つて、 着交換機のCPUを経由しないで出回線を収容す る着交換機のTLUにそのパケツトを転送する。 着交換機のTLUは、中継交換機のTLUにその パケツトを転送し、中継交換機のTLUは中継交 換機のパケツトスイツチにそのパケツトを転送す る。中継交換機のパケツトスイツチは、ルーテイ ングヘツダ部31の交点情報(d2, e2)に従つ て、中継交換機のCPUを経由しないで出回線を 収容する中継交換機のTLUにそのパケツトを転 送する。中継交換機のTLUは、発交換機のTL ひにそのパケツトを転送し、発交換機のTLひは 発交換機のパケツトスイツチにそのパケツトを転 送する。発交換機ののパケツトスイツチは、ルー

を接続する交点情報(c1,e1)を決定する。発交換機のCPUは、着呼受付パケツトCAを端末を収容する発交換機のHLUに転送するため、端末Aから端末Bへのデータ転送用パケツト転送のための交点情報(a1,h1)、(a2,h2)、(a3,g3)とを前述の順番にルーテイングへツチに送出する。発交換機のパケツトスイツチは、ルーテイングへツダ部31に設定された各交換機のパケツトスイツチに持てなり、(a3,g3)を発交換機のHLUのLIMに格納し、そのルーテイングへツダ部31を削除して、端末Aに接続完了パケツトCCを送信する。

(b) データ転送時:

データ転送時には、上述のように呼設定時にネゴシエーションした各交換機の交点情報を発着交換機の日LUがデータ転送用パケツトごとにルーテイングへツダ部31に設定して、発着交換機のパケツトスイツチに送信する。例えば、端末Bから端末AにデータパケツトDTを転送する場合に

テイングへツダ部31の交点情報(d 1, e 1)に 位つて、発交換機のCPUを経由しないで発端末 Aを収容する発交換機のHLUにそのパケツトを 転送する。発交換機のHLUは、そのパケツトを 端末Aに転送する。

また、 端末 A から端末 B に転送する場合には、 発換機のHLUが端末 A からデータパケツトイン で交換機のHLUが端末 A からデータパケツトイン が大き受信すると、 発交換機の HLUがルーティー, h 1)、(a 2, h 2)、(a 3, g 3) の順序で設定 定交換機のパケツトスイツチに送ティーで設定 交換機のパケツトスイツチは、ルーティンで、発 交換機のアレリを経由しないで出回線を関する。の発 交換機のアレリにそのパケツトを転送する。 が機のアレリに、中継交換機のアレリは中継交換機のアレリは、中継交換機のアレリにを転送する。 のパケツトスイツチは、ルーティングの のパケツトスイツチは、ルーティングの や機のパケツトスイツチは、ルーティングへ の変点情報(a 2, h 2)に従つて、 中離交換機のCPUを経由しないで出回線を収容する中離交換機のTLUにそのパケツトを転送する。中離交換機のTLUは、着交換機のTLUは、着交換機のTLUは養養のTLは着送する。特機のパケツトを表する。 着交換機のCPUを経由しないで着端末Bを収める。 がクツを配送し、がある。 がクツトスイツチは、ルーテで、カーツがある。 がクツを経由しないで着端末Bを収容する する着交換機のHLUは、そのパケツトを端末Bに転送する。 送する。

(c) 呼切断時:

呼切断時には、呼設定時と同じように、各交換機のCPUを経由して、呼設定時に決定し、各交換機のCPUのLIM内に格納した交点情報に従って、復旧要求パケツトCQおよび切断確認パケットCFを、発交換機、中継交換機、着交換機にそれぞれ相互に転送する。具体的に説明すると、例えば、端末Aが復旧要求パケットCQを送信すると、発交換機のHLUがこれを受信し、パケッ

の交点情報(a 2 , f 2)を前述の順序でルーテイングへツダ部 3 1 に設定し、発交換機パケツトスイツチに送出する。発交換機のパケツトスイツチは、ルーテイングへツダ部の交点情報(c 1 , h 1) に従つて、発交換機のTLUにそのパケツトを転送し、中継交換機のTLUにそのパケットを転送し、中継交換機のTLUは中継交換機のパケットスイツチにそのパケットスイツチにそのパケットスイツチに発力の交点情報(a 2 , f ルーティングへツダ部 3 1 の交点情報(a 2 , f 2) に従つて、中継交換機のCPUに転送する。

中継交換機では、発交換機と同じように、中継交換機のCPUが復旧要求パケットCQを受信すると、復旧要求パケットCQを着交換機のCPUに転送するため、呼設定時に中継交換機のCPUのLIMに格納した端末Aから端末Bヘデータ転送パケットを転送するための中継交換機のCPUと着交換機向け中継交換機TLUとの交点を決し、この交点情報(c2,h2)とシステム構築時に設定

トタイプを分析する。蜉制御用パケツトであるこ とが分かると、発交換機のHLUは発交換機のC PUにそのパケツトを送信するため、システム構 袋時に発交換機のHLU内に設定された発交換機 CPUと発交機機HLUの発交換機パケットスイ ツチの交点の情報(a 1 , f 1)をルーテイングへ ツダ部31に設定し、発交換機パケツトスイツチ に送出する。発交換機パケツトスイツチは、ルー ティングヘツダ部 3 1 の交点情報(a 1 , f 1)に 従って、発交換機のCPUに復旧要求パケットC Qを送信する。発交機機CPUが復旧要求パケツ トCQを受信すると、そのパケツトを中継交換機 のCPUに転送するため、呼設定時に発交換機C PUのLIMに格納した端末Aから端末Bにデー タ転送パケツトを転送するための発交換機交点情 報(a1, h1)に従つて、発交換機CPUと中継 交換機向き発交換機TLUとの交点を決定し、こ の交点情報(c1, h1)とシステム構築時に設定 されている中継交換機CPUと発交換機の出回線 を収容する中継交換機のTLUとを接続するため

されている着交換機のCPUと中継交換機の出回線を収容する着交換機のTLUとを接続するための交点情報(a3,f3)を、前述の順序にルーティングへツダ部31に設定し、中継交換機のパケツトスイツチに送出する。中継交換機のパケツトは、ルーティングへツダ部31の交換機のTLUにそのパケツトを転送する。中継交換機のTLUにそのパケツトを転送する。中継交換機のTLUにそのパケツトを転送する。中継交換機のTLUにそのパケツトを転送し、着交換機のTLUは着交換機のパケツトを送信する。着交換機のCPUに転送のパケットを送信する。着交換機のCPUに転送する。3、g3)に従つて、着交換機のCPUに転送する。3、g3)に従つて、着交換機のCPUに転送する。3、g3)に従つて、着交換機のCPUに転送する。

着交換機では、中継交換機のCPUが復旧要求パケットCQを受信すると、端末Bを収容する着信交換機のHLUにそのパケットを転送するため、呼設定時に着交換機のCPUのLIMに格納した端末Aから端末Bヘデータ転送パケットを転送するための着交換機交点情報(a3,g3)に従つ

て着交換機のCPUと着交換機のHLUとの交点を決定し、この交点情報(c3, g3)をルーテイングへツダ部31に設定し、着交換機パケツトスイツチに送出する。着交換機のパケツトスイツチは、ルーテイングへツダ部31の交点情報(c3, g3)に従つて、交着交換機のHLUに転送する。 着交換機のHLUは、端末Bに切断指示パケツトCIを転送する。

中継交換機では、着交換機と同じように、中継 交換機のCPUが切断確認パケツトCFを受信す ると、中継交換機CPUはそのパケツトを発交換 機のCPUに転送するため、LIM上に格納した 端末Bから端末Aへのデータ転送用パケツト転送 のための交点情報(d2,e2)に従つて、中継交 換機のCPUと発交換機向きの中継交換機TLU とを接続する交点情報(c2,e2)を決定する。 発交機機向き中継交換機のTLUと中継交換機C P U との交点情報(c2, e2)とシステム構築時 に設定された発交換機のCPUと発交換機TLU とを接続するための交点情報(dl,fl)を、前 述の順序にルーテイングヘツダ部31に設定し、 中継交換機パケツトスイツチに送出する。中継交 換機パケジトスイジチは、ルーテイングヘツダ部 31の交点情報(c2, e2)に従つて、発交換機 向きの中継交換機TLUにそのパケツトを転送す る。中継交換機TLUは、発交換機のTLUにそ のパケツトを転送し、発交換機のTLUは発交換 機パケツトスイツチにそのパケツトを送信する。

着交換機のCPUが切断確認パケットCFを受信 すると、者交換機のCPUはそのパケツトを中継 交換機のCPUに転送するため、LIM上に格納 した端末Bから端末Aへのパケツト転送のための 交点情報(b3, e3)に従つて、着交換機TLU と着交換機CPUとの交点を決定し、この交点情 報(c3,a3)とシステム構築時に設定されてい る中継交換機のCPUと着交換機向きの中継交換 機のTLUとの交点情報(d2, f2)を、前述の 順序にルーテイングヘツダ部31に設定し、着交 換機パケツトスイツチに送出する。着交換機パケ ツトスイツチは、ルーテイングヘツダ部31の交 点情報(c3,e3)に従つて、着交換機TLUに そのパケツトを転送する。着交換機のTLUは、 中継交換機のTLUにそのパケツトを転送し、着 交換機向き中継交換機のTLUは中継交換機パケ ツトスイツチにそのパケツトを送信する。中継交 換機のパケツトスイツチは、ルーテイングヘツダ 部31の交点情報(d2,f2)に従つて、中継交 機機CPUにそのパケツトを転送する。

発交換機のパケットスイッチは、ルーテイングへ ッダ部31の交点情報(dl,fl)に従つて、発 交換機のCPUに転送する。

なお、これまでの説明では、HLUとTLUとを見いといいるが、HLUとTLUとに同じ機能を持たせ、用途に応じて具備機能を使い分

けることにより、結合した装置とすることも可能 である。

このように、本実施例においては、(イ)パケツ ト交換処理の基本要素を分散化し、データ転送時 には、パケツトのルーテイング処理をパケツトご とにパケツトスイツチで並列処理することにより、 パケツト処理の能力を向上でき、高速回線を経済 的に収容することができる。また(ロ)従来技術で は、システム構築時に予め設定されたプリアサイ ン経路しか選択できなかつたため、呼設定時の経 路選択が自由にできないのに対して、本実施例で は、プリアサイン経路等の経路選択における制約 がなく、呼設定時の経路の選択を自由に行うこと ができ、例えば、使用率の低い中継回線、中継交 換機がある場合には、この中継回線あるいは中継 交換機を通る経路を自由に選択できるので、網資 源の有効利用が図れる。また(ハ)従来の技術では、 ルーティングヘツダ情報として、相手交換局アド レスとプリアサイン経路番号を設定しているので、 ルーティング処理を行うパケットスイッチを汎用

化できないのに対して、本実施例では、ルーテイング情報として、パケントスイツチの交点情報を設定しているため、パケントスイツチは発交換機、中継交換機、着交換機のどの交換機においても、ルーテイングへツダ部の交点情報のみを識別するだけでよく、パケツトスイツチのSE機能の簡単化およびパケツトスイツチを各交換機において共通の機能を持つ構成にすることができ、パケツトスイツチの汎用化が図れるとともに、LSI化が可能となる。

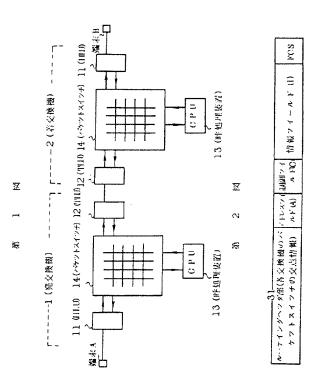
4. 図面の簡単な説明

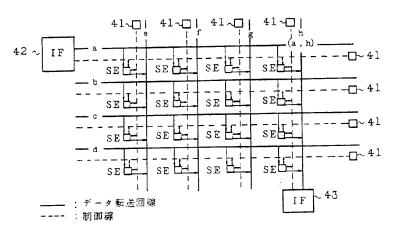
第1図は本発明の一実施例を示すバケット交換中離方式の図、第2図は本発明により定義されるパケットのフォーマット図、第3図は本発明のパケットスイッチの構成例を示す図、第4図は第1図における呼接続手順を示す接続構成図、第5図は第4図における接続のシーケンスチヤート、第6図、第7図、第8図は従来のバケット交換方式の説明図である。

LS: 54 74

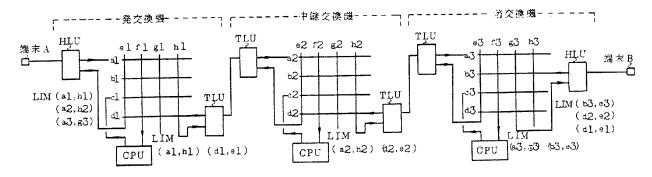
スイツチ、A~E:交換機、11: **亀**入者回線部 (HLU)、12:局間回線部(TLU)、13:呼 処理装置(CPU)、14:パケツトスイツチ、3 1:ルーテイングヘツダ部、41:回線送信権制 御装置、42,43:インタフエース回路、SE:パケツトスイツチの交点制御装置。

特許出願人 日 本 **包 信 包 話 株 式** 会 社 代 理 人 弁 理 士 **磅** 村 雅 **俊**





第 4 図



第 5 図

